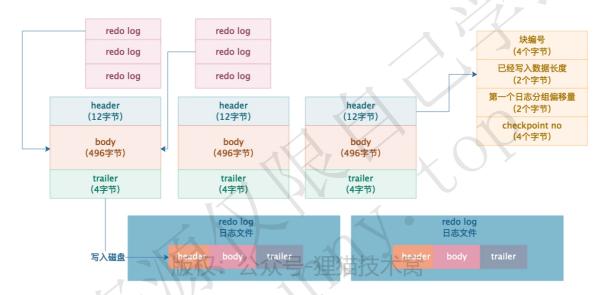
之前我们已经给大家深入讲解了在执行增删改操作时候的redo log的重做日志原理,其实说白了,就是你对buffer pool里的缓存页执行增删改操作的时候,必须要写对应的redo log记录下来你做了哪些修改

如下图所示, redo log都是先进入redo log buffer中的一个block, 然后事务提交的时候就会刷入磁盘文件里去。

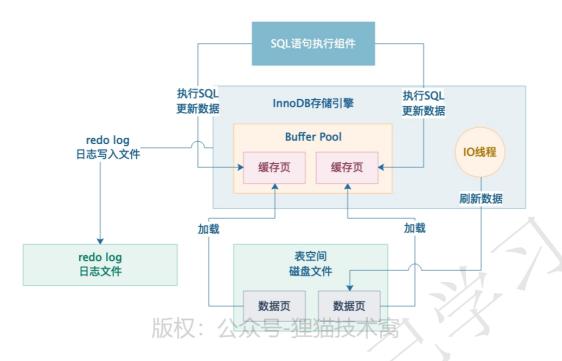


这样万一要是你提交事务了,结果事务修改的缓存页还没来得及刷入磁盘上的数据文件,此时你MySQL 关闭了或者是宕机了,那么buffer pool里被事务修改过的数据就全部都丢失了!

但是只要有redo log,你重启MySQL之后完全是可以把那些修改了缓存页,但是缓存页还没来得及刷入磁盘的事务,他们所对应的redo log都加载出来,在buffer pool的缓存页里重做一遍,就可以保证事务提交之后,修改的数据绝对不会丢!

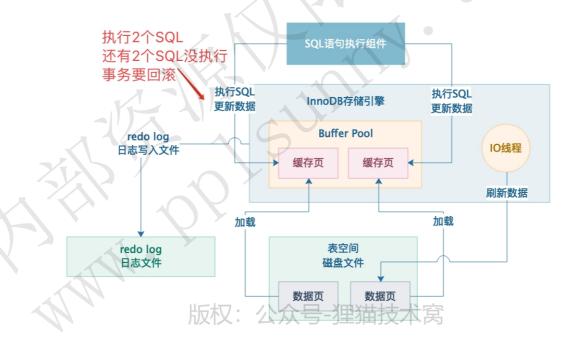
相信之前讲解了redo log日志之后,大家对这块都理解的更加深刻了,那么今天我们就带着大家来探索另外一种日志,就是undo log日志,也就是回滚日志,这种日志要应对的场景,就是事务回滚的场景!

那么首先大家先思考一个问题,假设现在我们一个事务里要执行一些增删改的操作,那么必然是先把对应的数据页从磁盘加载出来放buffer pool的缓存页里,然后在缓存页里执行一通增删改,同时记录redo log日志,对吧?如下图。



但是现在问题来了,万一要是一个事务里的一通增删改操作执行到了一半,结果就回滚事务了呢?

比如一个事务里有4个增删改操作,结果目前为止已经执行了2个增删改SQL了,已经更新了一些buffer pool里的数据了,但是还有2个增删改SQL的逻辑还没执行,此时事务要回滚了怎么办?看图



这个时候就很尴尬了,如果你要回滚事务的话,那么必须要把已经在buffer pool的缓存页里执行的增删 改操作给回滚了

但是怎么回滚呢? 毕竟无论是插入, 还是更新, 还是删除, 该做的都已经做了啊!

所以在执行事务的时候,才必须引入另外一种日志,就是undo log回滚日志

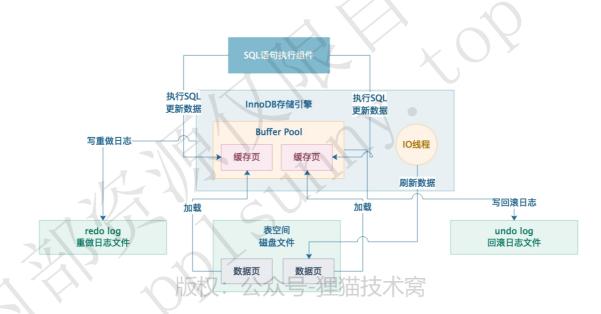
这个回滚日志,他记录的东西其实非常简单,比如你要是在缓存页里执行了一个insert语句,那么此时你在undo log日志里,对这个操作记录的回滚日志就必须是有一个主键和一个对应的delete操作,要能让你把这次insert操作给回退了。

那么比如说你要是执行的是delete语句,那么起码你要把你删除的那条数据记录下来,如果要回滚,就应该执行一个insert操作把那条数据插入回去。

如果你要是执行的是update语句,那么起码你要把你更新之前的那个值记录下来,回滚的时候重新 update一下,把你之前更新前的旧值给他更新回去。

如果你要是执行的是select语句呢?不好意思,select语句压根儿没有在buffer pool里执行任何修改,所以根本不需要undo log!

好,所以我们来看下图,其实你在执行事务期间,之前我们最开始的几篇文章就讲过,你除了写redo log日志还必须要写undo log日志,这个undo log日志是至关重要的,没有他,你根本都没办法回滚事务!



明天我们继续来看看insert、delete和update几种操作的undo log到底长什么样,相信大家看完了,就会对undo log这块机制有一个更加深刻的理解了。

End